



ELSEVIER

Contents lists available at ScienceDirect

## European Journal of Combinatorics

journal homepage: [www.elsevier.com/locate/ejc](http://www.elsevier.com/locate/ejc)Un  $q$ -tableau d'Euler

Arthur Randrianarivony

Département de Mathématiques et informatique, Faculté des Sciences, BP 906 Antananarivo 101, Madagascar

## ARTICLE INFO

## Article history:

Received 1 January 2009

Accepted 23 April 2009

Available online 22 May 2009

## ABSTRACT

In [R. Clarke, G.N. Han, J. Zeng, A combinatorial interpretation of the Seidel generation of  $q$ -derangement numbers, Ann. Comb. 1 (1997) 313–327] Clarke, Han and Zeng introduced a generalized Euler's difference table. In this paper, we add a third variable and give a combinatorial interpretation of this generalization.

© 2009 Elsevier Ltd. All rights reserved.

## 1. Introduction

Le problème de rencontre en combinatoire classique consiste à compter les permutations sans point fixe [2]. Le tableau aux différences d'Euler défini par

$$g_n^n = n!, \quad g_n^m = g_n^{m+1} - g_{n-1}^m \quad (0 \leq m \leq n-1) \quad (1)$$

est un outil qui permet de déterminer facilement le nombre de dérangements de  $[n] := \{1, 2, \dots, n\}$  qui correspond à la valeur de  $g_n^0$  [4]. Il mène également à la formule explicite de ce nombre. Clarke, Han et Zeng ont prolongé ce tableau d'Euler, en se donnant une suite initiale de polynômes sur le groupe symétrique  $S_n$ , à savoir les polynômes  $g_n^m(q, X) = \sum_{\sigma \in S_n} q^{\text{maj } \sigma} X^{\text{fix } \sigma}$  et montré que la suite des polynômes  $g_n^m(q, X)$  ( $0 \leq m \leq n-1$ ) définis par

$$g_n^m(q, X) = g_n^{m+1}(q, X) - Xq^{n-m-1}g_{n-1}^m(q, X)$$

pouvaient s'interpréter à l'aide d'une autre statistique mahonienne "maf" et "fix" (voir [1]).

Utilisant la notation  $\chi$  qui applique chaque propriété  $A$  vers 1 ou 0 suivant que  $A$  est vraie ou fausse, rappelons que les statistiques "fix" et "maj" sont définies par

$$\text{fix } \sigma := \sum_{i=1}^n \chi(\sigma(i) = i), \quad \text{maj } \sigma := \sum_{i=1}^{n-1} i \chi(\sigma(i) > \sigma(i+1)).$$

En posant  $A_n(q, X) := \sum_{\sigma \in S_n} q^{\text{maj } \sigma} X^{\text{fix } \sigma}$ , Clarke et al. ont montré de plus que

$$\sum_{n \geq 0} A_n(q, X) \frac{u^n}{(q; q)_n} = \left(1 - \frac{u}{1-q}\right)^{-1} \frac{(u; q)_\infty}{(uX; q)_\infty} \quad (2)$$

E-mail address: [arthur@univ-antananarivo.mg](mailto:arthur@univ-antananarivo.mg).

où on a utilisé les notations pour les  $q$ -factorielles montantes [9]

$$(a; q)_k := \begin{cases} 1 & \text{si } k = 0; \\ (1-a)(1-aq) \cdots (1-aq^{k-1}) & \text{si } k \geq 1; \end{cases}$$

$$(a; q)_\infty := \prod_{k \geq 0} (1-aq^k).$$

Notons que (2) est une identité due à Gessel et Reutenauer [10].

De l'autre côté, Foata et Han ont introduit la statistique “pix”, “nombre de points pixés”, et montré [8] que

$$\sum_{\sigma \in S_n} q^{\text{inv } \sigma} X^{\text{pix } \sigma} = \sum_{\sigma \in S_n} q^{\text{maj } \sigma} X^{\text{fix } \sigma} \quad (3)$$

en prouvant que

$$\sum_{n \geq 0} \left( \sum_{\sigma \in S_n} q^{\text{inv } \sigma} X^{\text{pix } \sigma} \right) \frac{u^n}{(q; q)_n} = \left( 1 - \frac{u}{1-q} \right)^{-1} \frac{(u; q)_\infty}{(uX; q)_\infty}.$$

On rappelle que “inv” est le nombre d'inversions défini par

$$\text{inv } \sigma := \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j>i} \chi(\sigma(i) > \sigma(j)).$$

Soit  $u := x_1 x_2 \cdots x_n$  un mot dont les lettres sont des entiers positifs sans répétitions. On dit que  $u$  est un désarrangement si  $x_1 > x_2 > \cdots > x_{2k}$  et  $x_{2k} < x_{2k+1}$  pour une certaine valeur  $k \geq 1$ . Par convention  $x_{n+1} = \infty$ . Cette notion a été introduite par Désarménien [3]. Par convention, le mot vide  $e$  est un désarrangement.

La factorisation pixée d'une permutation  $u := x_1 x_2 \cdots x_n$  de  $[n]$ , introduite par D. Foata et G. Han (voir, par exemple, [6–8]), est par définition la décomposition  $u = u^g u^d$  où  $u^g$  est un mot croissant, éventuellement vide, et  $u^d$  un désarrangement. Si  $u^g = x_1 x_2 \cdots x_k$ , on définit  $\text{Pix } u := \{x_1, x_2, \dots, x_k\}$  et  $\text{pix } u := \#\text{Pix } u$ . Les éléments de  $\text{Pix } u$  sont appelés points pixés de  $u$ .

Par exemple, soit  $u = 245973186$  une permutation de  $[6]$ . On a  $u^g = 245$  et  $u^d = 973186$ . Par suite  $\text{Pix } u = \{2, 4, 5\}$  et  $\text{pix } u = 3$ .

Une autre classe de statistiques dont nous aurons besoin est la classe des “lower records”. Soit  $u = x_1 x_2 \cdots x_n$  un mot dont toutes les lettres sont des entiers positifs sans répétitions. Une lettre  $x_i$  est dite un lower record de  $u$  si  $x_i < x_j$  pour tout  $j$  tel que  $j+1 \leq i \leq n$ .

Dans leur article [5], D. Foata et G.N. Han ont étudié cette classe de statistiques sur les mots en distinguant leur parité. En adoptant leurs notations, nous notons  $\text{Lower } \sigma$  l'ensemble des lower records de  $u$ , et  $\text{lower } u := \#\text{Lower } u$ .

Posons

$$\text{DesLower } u := \{j \in [n]; x_j \in \text{Lower } u, x_j > x_{j+1}\};$$

$$\text{IDesLower } u := \{x_j \in \text{Lower } u; j \in \text{DesLower } u\};$$

$$\text{deslower } u := \#\text{DesLower } u$$

où l'on convient que  $x_{n+1} = 0$ .

$\text{DesLower } u$  n'est autre que l'ensemble des descentes  $j$  du mot  $u0$  telles que  $x_j$  est un lower record de  $u$ .

Soit, par exemple,  $u = 78563241$ . On a

$$\text{Lower } u = \{1, 2, 3, 5, 7\}, \text{DesLower } u = \{5, 8\}, \text{IDesLower } u = \{1, 3\}.$$

Sur  $S_n$  nous définissons la statistique  $\text{linv}$  par

$$\forall u \in S_n, \quad \text{linv } u := \text{inv } u + \text{lower } u - \sum_{j=1}^n j \chi(j \in \text{DesLower } u). \quad (4)$$

Un de nos deux principaux résultats est le suivant:

**Théorème 1.1.** *Il existe une bijection  $\Psi$  de  $S_n$  sur lui-même telle que*

$$(\text{inv}, \text{Pix})u = (\text{linv}, \text{IDesLower})\Psi(u).$$

Posons

$$B_n(q, X, Z) := \sum_{u \in S_n} q^{\text{linv } u} X^{\text{deslower } u} Z^{\text{lower } u}.$$

La relation (3) et le Théorème 1.1 montrent que

$$B_n(q, X, 1) = g_n^n(q, X).$$

Considérons alors la suite des polynômes  $\{g_n^m(q, X, Z)\}_{0 \leq m \leq n}$ , généralisant la suite  $\{g_n^m(q, X)\}_{0 \leq m \leq n}$ , définis par

$$\begin{cases} g_n^n(q, X, Z) = B_n(q, X, Z) \\ g_n^m(q, X, Z) = g_n^{m+1}(q, X, Z) - XZq^{n-m-1}g_{n-1}^m(q, X, Z) \quad (0 \leq m \leq n-1) \end{cases} \quad (5)$$

Voici les valeurs de  $g_n^m(q, X, Z)$  pour  $0 \leq m \leq n \leq 3$ :

$$\begin{aligned} g_1^1(q, X, Z) &= XZ \\ g_1^0(q, X, Z) &= 0 \\ g_2^2(q, X, Z) &= qZ + X^2Z^2 \\ g_2^1(q, X, Z) &= qZ \\ g_2^0(q, X, Z) &= qZ \\ g_3^3(q, X, Z) &= (q + q^2)Z + (q + q^2 + q^3)XZ^2 + X^3Z^3 \\ g_3^2(q, X, Z) &= (q + q^2)Z + (q^2 + q^3)XZ^2 \\ g_3^1(q, X, Z) &= (q + q^2)Z + q^3XZ^2 \\ g_3^0(q, X, Z) &= (q + q^2)Z. \end{aligned}$$

**Théorème 1.2.**  $g_n^m(q, X, Z)$  admet l'interprétation combinatoire suivante:

$$g_n^m(q, X, Z) = \sum_{u \in S_n^m} q^{\text{linv } u} X^{\text{deslower } u} Z^{\text{lower } u}$$

où  $S_n^m$  est l'ensemble de toutes les permutations de  $[n]$  tels que

$$\text{IDesLower } u \subset \{n - m + 1, n - m + 2, \dots, n\}.$$

Comme conséquence, en notant  $\Delta_n := \{u \in S_n; \text{IDesLower } u = \emptyset\}$ , ensemble des permutations de  $[n]$  n'admettant pas deux lower records adjacents et ne se terminant pas par 1, le  $q$ -dérangement  $d_n(q) := \sum_{\sigma \in D_n} q^{\text{maj } \sigma}$  où  $D_n$  est l'ensemble des dérangements de  $[n]$ , admet une autre interprétation combinatoire

$$d_n(q) = \sum_{\sigma \in \Delta_n} q^{\text{inv } \sigma + \text{lower } \sigma}.$$

Nous verrons dans la dernière section une autre expression analytique du nombre de dérangements  $d_n$ . Nous consacrons la Section 2 et la Section 3 respectivement à la construction de la bijection  $\Psi$  et à la démonstration du Théorème 1.2.

## 2. La bijection $\Psi$

Pour tout mot  $m$  formé par des entiers tous distincts, on note respectivement  $|m|$ ,  $F(m)$ ,  $L(m)$  et  $\text{inf } m$  la longueur, la première lettre, la dernière et la plus petite lettre de  $m$ . On note également  $r(m)$  le mot renversé de  $m$ , c-à-d,  $r(m) := x_n x_{n-1} \dots x_1$  si  $m = x_1 x_2 \dots x_n$ , et si  $m' := x'_1 x'_2 \dots x'_k$  est un sous mot de  $m$  tel que  $x'_k \in \text{Lower } m$ , alors on note  $\text{per}_m(m')$  le mot déduit de  $m'$  comme suit:

- si  $k$  est pair, alors on permute  $x'_{2l-1}$  et  $x'_{2l}$  pour tout  $x'_{2l} \in \text{Lower } m$ ;
- si  $k$  est impair, alors on permute  $x'_{2l}$  et  $x'_{2l+1}$  pour tout  $x'_{2l+1} \in \text{Lower } m$ .

Par exemple, si  $m = 78356421$ ,  $\text{per}_m(783) = 738$  et  $\text{per}_m(6421) = 6412$ .

On désigne par  $e$  le mot vide.

Maintenant soit  $\sigma \in S_n$ . Si  $\sigma = 12 \cdots n$ , on définit  $\Psi(\sigma) := n \cdots 21$ .

Supposons  $\sigma \neq 12 \cdots n$  et soit  $\sigma^g \sigma^d$  sa factorisation pixée. On a  $\sigma^d \neq e$ . On peut décomposer  $\sigma^d$  de manière unique sous la forme  $m_1 m_2 \cdots m_{k+1}$  où  $m_1, m_2, \dots, m_k$  sont des mots non vides vérifiant les deux conditions suivantes:

(i)  $L(m_k) = \inf \sigma^d$ ;

(ii) Si  $L(\sigma^d) \neq \inf \sigma^d$  (resp.  $L(\sigma^d) = \inf \sigma^d$ ), alors  $L(m_1), L(m_2), \dots, L(m_k)$  (resp.  $L(m_1), L(m_2), \dots, L(m_{k-1})$ ) sont les seuls lower records de  $\sigma^d$  n'appartenant pas à  $\text{IDesLower } \sigma^d$ .

L'entier  $k$  est donc entièrement déterminé par

$$k = \text{lower } \sigma^d - \text{deslower } \sigma^d + \chi(L(\sigma^d) = \inf \sigma^d).$$

Illustrons cette décomposition par un exemple.

**Exemple 1.** Soit  $\sigma = 145813141210961511732 \in S_{15}$ .

On a  $\sigma^g = 14581314$  et  $\sigma^d = 1210961511732$ .

Ainsi  $L(\sigma^d) = \inf \sigma^d = 2$ , et 6 est le seul lower record de  $\sigma^d$  n'appartenant pas à  $\text{IDesLower } \sigma^d$ . Par conséquent,  $k = 2$ ,  $m_1 = 121096$ ,  $m_2 = 1511732$  et  $m_3 = e$ .

Comme  $\sigma^d$  est un désarrangement non vide, alors  $|m_1|$  est positif et pair. De plus, puisque  $L(m_{i-1}) < F(m_i)$  ( $2 \leq i \leq k$ ), alors  $F(m_i) \neq L(m_i)$ . Donc les mots  $m_1, m_2, \dots, m_k$  sont tous de longueur  $\geq 2$ . Notons

$$\text{per}(\sigma^d) := \text{per}_{\sigma^d}(m_1) \text{per}_{\sigma^d}(m_2) \cdots \text{per}_{\sigma^d}(m_k) m_{k+1}.$$

Soit  $t_1, \dots, t_s$  les lower records de  $\text{per}(\sigma^d)$  et  $d_1, \dots, d_{s+1}$  les mots décroissants (éventuellement vides) tels que  $d_1 d_2 \cdots d_{s+1} = r(\sigma^g)$  et  $t_{i-1} > x > t_i$  pour toute lettre  $x$  de  $d_i$  et pour tout  $1 \leq i \leq s+1$ , avec la convention  $t_0 = \infty$  et  $t_{s+1} = 0$ .

On définit  $\sigma' := \Psi(\sigma)$  comme étant le mot déduit de  $\text{per}(\sigma^d)$  en insérant  $d_i$  juste avant  $t_i$  pour tout  $1 \leq i \leq s$ , et  $d_{s+1}$  en dernière position.

**Exemple 2.** Reprenons la permutation de l'exemple précédent. On a:

$$\text{per}(\sigma^d) = \text{per}_{\sigma^d}(121096) \text{per}_{\sigma^d}(1511732) = 1012691511723;$$

$$t_1 = 10, t_2 = 6, t_3 = 2;$$

$$d_1 = 1413, d_2 = 8, d_3 = 54 \text{ et } d_4 = 1.$$

$$\text{D'où } \Psi(\sigma) = 141310128691511754231.$$

Montrons qu'on a bien

$$\text{IDesLower } \sigma' = \text{Pix } \sigma, \quad \text{linv } \sigma' = \text{inv } \sigma.$$

D'après la définition de "per",  $\text{IDesLower } \text{per}(\sigma^d) = \emptyset$ . Par conséquent,  $\text{IDesLower } \sigma'$  est composé de toutes les lettres des  $d_i$  ( $1 \leq i \leq s+1$ ), c-à-d,

$$\text{IDesLower } \sigma' = \text{Pix } \sigma.$$

D'autre part, la définition de "per" implique également que

$$\text{inv } \sigma^d = \text{inv } \text{per}(\sigma^d) + \text{lower } \text{per}(\sigma^d)$$

$$\text{lower } \sigma' = \text{deslower } \sigma' + \text{lower } \text{per}(\sigma^d)$$

$$\begin{aligned} \text{inv } \sigma^g \text{per}(\sigma^d) &= \text{inv } \sigma' - \sum_{j=1}^{s+1} (j-1) \chi(\sigma'(j) \text{ est une lettre de } d_i) \\ &= \text{inv } \sigma' - \sum_{j=1}^n (j-1) \chi(j \in \text{DesLower } \sigma') \\ &= \text{inv } \sigma' - \sum_{j=1}^n j \chi(j \in \text{DesLower } \sigma') + \text{deslower } \sigma'. \end{aligned}$$

Par suite

$$\begin{aligned} \text{inv } \sigma &= \text{inv } \sigma^g \sigma^d \\ &= \text{inv } \sigma^g \text{per}(\sigma^d) + \text{lowerper}(\sigma^d) \\ &= \text{inv } \sigma' + \text{lower } \sigma' - \sum j\chi(j \in \text{DesLower } \sigma') \\ &= \text{linv } \sigma'. \end{aligned}$$

Il nous reste à montrer que  $\Psi$  est bijective. Pour cela, il suffit de construire son inverse.

Soit  $\sigma' \in S_n$ . En gardant les notations précédentes,  $\sigma^g$  est le mot croissant formé par tous les éléments de  $\text{IDesLower } \sigma'$  et  $\text{per}(\sigma^d)$  se déduit de  $\sigma'$  en supprimant tous ces éléments de  $\text{IDesLower } \sigma'$ .

Enfin, en désignant par  $y_i$  la lettre de  $\text{per}(\sigma^d)$  qui se trouve à droite de  $t_i$  ( $1 \leq i \leq s$ ) ( $y_i$  existe et  $y_i \neq t_{i+1}$  car  $\text{IDesLower } \text{per}(\sigma^d) = \emptyset$ ), alors  $\sigma^d$  se déduit de  $\text{per}(\sigma^d)$  en permutant  $y_i$  et  $t_i$  pour tout  $1 \leq i \leq s$ . Donc  $\sigma$  est bien déterminé. ■

**Exemple 3.** Soit  $\sigma' = 14 \text{ 9 7 } 12 \text{ 8 } 10 \text{ 6 } 5 \text{ 15 } 4 \text{ 13 } 2 \text{ 3 } 11 \text{ 1}$ . Les éléments de  $\text{IDesLower } \sigma'$  sont les lettres soulignées, et les lettres  $t_i$  sont les lettres en caractère gras. On a

$$\begin{aligned} \sigma^g &= 1 \text{ 6 } 9 \text{ 14} \\ \text{per}(\sigma^d) &= \text{7 } 12 \text{ 8 } 10 \text{ 5 } 15 \text{ 4 } 13 \text{ 2 } 3 \text{ 11} \\ \sigma^d &= 12 \text{ 7 } 8 \text{ 10 } 15 \text{ 5 } 13 \text{ 4 } 3 \text{ 2 } 11. \end{aligned}$$

Donc

$$\sigma = 1 \text{ 6 } 9 \text{ 14 } 12 \text{ 7 } 8 \text{ 10 } 15 \text{ 5 } 13 \text{ 4 } 3 \text{ 2 } 11.$$

On a le tableau suivant pour  $n = 4$

$\text{pix } \sigma$	$\text{Pix } \sigma$	$\text{inv } \sigma$	$\sigma$	$\Psi(\sigma)$	$\text{linv } \Psi(\sigma)$	$\text{IDesLower } \Psi(\sigma)$	$\text{deslower } \Psi(\sigma)$
4	{1,2,3,4}	0	1234	4321	0	{1,2,3,4}	4
2	{1,2}	1	1243	3421	1	{1,2}	2
	{1,3}	2	1342	3241	2	{1,3}	
	{1,4}	3	1432	4231	3	{1,4}	
	{2,3}	3	2341	3214	3	{2,3}	
	{2,4}	4	2431	4213	4	{2,4}	
	{3,4}	5	3421	4312	5	{3,4}	
1	{1}	1	1324	2341	1	{1}	1
	{1}	2	1423	2431	2	{1}	
	{2}	2	2314	2134	2	{2}	
	{2}	3	2413	2143	3	{2}	
	{3}	3	3214	3124	3	{3}	
	{3}	4	3412	3142	4	{3}	
	{4}	4	4213	4123	4	{4}	
	{4}	5	4312	4132	5	{4}	
0	$\emptyset$	1	2134	1234	1	$\emptyset$	0
		2	2143	1243	2		
		2	3124	1324	2		
		3	3142	1342	3		
		4	3241	2314	4		
		3	4123	1423	3		
		4	4132	1432	4		
		5	4231	2413	5		
		6	4321	3412	6		

### 3. Démonstration du Théorème 1.2

Posons

$$\bar{g}_n^m(q, X, Z) := \sum_{u \in S_n^m} q^{\text{inv } u} X^{\text{deslower } u} Z^{\text{lower } u}.$$

Considérons la transformation bijective  $\theta_1$  de  $S_n^{m+1}$  vers  $S_n^m \cup S_{n-1}^m$  définie comme suit: Soit  $u \in S_n^{m+1}$ .

- Si  $n - m \notin \text{IDesLower } u$ , alors on définit  $\theta_1(u) := u$ .
- Si  $n - m \in \text{IDesLower } u$ , soit  $u^*$  le mot déduit de  $u$  en supprimant la lettre  $n - m$ . On définit  $\theta_1(u) := \text{red } u^*$  où  $\text{red } u^*$  est la permutation de  $[n - 1]$  déduite de  $u^*$  en diminuant de 1 toute lettre de  $u^*$  supérieure à  $n - m$ .

Dans le premier cas,  $\theta_1(u) \in S_n^m$ , et dans le second,  $\theta_1(u) \in S_{n-1}^m$ .

Supposons que  $n - m \in \text{IDesLower } u$ . On a

$$\text{lower } u = \text{lower } \theta_1(u) + 1, \quad \text{deslower } u = \text{deslower } \theta_1(u) + 1.$$

D'autre part, soit  $k$  l'entier tel que  $u(k) = n - m$ . Alors

$$\begin{aligned} \text{inv } u &= \text{inv } \theta_1(u) + (k - 1) + (n - m - 1); \\ \text{DesLower } \theta_1(u) &= \text{DesLower } u \setminus \{k\} = \{j < k; j \in \text{DesLower } u\}. \end{aligned}$$

On en déduit que

$$\begin{aligned} \text{linv } u &= \text{inv } u + \text{lower } u - \sum j\chi(j \in \text{DesLower } u) \\ &= \text{inv } \theta_1(u) + k + n - m - 1 + \text{lower } \theta_1(u) - k - \sum j\chi(j \in \text{DesLower } \theta_1(u)) \\ &= \text{linv } \theta_1(u) + n - m - 1. \end{aligned}$$

Il en résulte que

$$\begin{aligned} \bar{g}_n^{m+1}(q, X, Z) &= \sum_{u \in S_n^{m+1}, n-m \notin \text{IDesLower } u} q^{\text{linv } u} X^{\text{deslower } u} Z^{\text{lower } u} \\ &\quad + \sum_{u \in S_n^{m+1}, n-m \in \text{IDesLower } u} q^{\text{linv } u} X^{\text{deslower } u} Z^{\text{lower } u} \\ &= \sum_{u \in S_n^m} q^{\text{linv } u} X^{\text{deslower } u} Z^{\text{lower } u} + \sum_{u \in S_{n-1}^m} q^{\text{linv } u + n - m - 1} X^{\text{deslower } u + 1} Z^{\text{lower } u + 1} \\ &= \bar{g}_n^m(q, X, Z) + XZq^{n-m-1} \bar{g}_{n-1}^m(q, X, Z) \end{aligned}$$

Ce qui montre que  $\bar{g}_n^m(q, X, Z) = g_n^m(q, X, Z)$ . ■

### 4. Une expression analytique de $g_n^m(q, X, Z)$ et spécialisation

Soit  $t := (t_i)_{i \geq 1}$  une suite de variables (commutatives). Posons

$$A_n(t, q, Z) := Zt_1(1 + Zt_2q)(1 + q + Zt_3q^2) \cdots (1 + q + \cdots + q^{n-2} + Zt_nq^{n-1}).$$

Soit  $\Lambda_m$  l'homomorphisme défini sur tous les polynômes de variables  $t_1, t_2, \dots, t_m, Z$  par: Pour tout monôme  $t_{i_1}t_{i_2} \cdots t_{i_k}Z^j$  ( $1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq m$ ),  $\Lambda_m(t_{i_1}t_{i_2} \cdots t_{i_k}Z^j)$  est le monôme obtenu en remplaçant  $Z$  par  $Zq$ ,  $t_{i_r}$  par  $Xq^{-i_r}$  si  $i_{r+1} = i_r + 1$  ou  $i_r = m$ , et par 1 sinon.

Par exemple,  $\Lambda_9(t_2t_3t_7t_9Z^2) = Xq^{-2}Xq^{-9}(Zq)^2 = X^2q^{-9}$ .

**Théorème 4.1.** On a

$$g_n^n(q, X, Z) = A_n(A_n(t, q, Z)); \quad (n \geq 1) \quad (6)$$

$$\sum_{u \in \Delta_n} q^{\text{linv } u} Z^{\text{lower } u} = \frac{(q; q)_{n-1}}{(1-q)^{n-1}} qZ \left( 1 + \sum \frac{q^{i_1+i_2+\dots+i_k+k} (1-q)^k Z^k}{(1-q^{i_1})(1-q^{i_2}) \dots (1-q^{i_k})} \right); \quad (n \geq 2) \quad (7)$$

$$d_n = (n-1)! \left( 1 + \sum \frac{1}{i_1 i_2 \dots i_k} \right) \quad (n \geq 2) \quad (8)$$

où les deux dernières sommations sont étendues à tous les  $k$ -uples  $(i_1, i_2, \dots, i_k)$  tels que  $k \geq 1$ ,  $2 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n-2$  et  $i_{j+1} - i_j > 1$  ( $0 \leq j \leq k-1$ ) avec la convention  $i_0 = 0$ .

Quand  $X = 0$ , alors (6) est transformé en (7), et quand  $q = Z = 1$ , alors (7) est transformé en (8).

Prenons, par exemple,  $n = 6$ . La relation (8) donne

$$d_6 = 120 \left( 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4} + \frac{1}{2 \cdot 4} \right) = 120 + 60 + 40 + 30 + 15 = 265.$$

Pour toute permutation  $\sigma = x_1 x_2 \dots x_n$  de  $[n]$  de lower records  $x_{i_1}, x_{i_2}, \dots, x_{i_k}$ , posons

$$\text{poids } \sigma := t_{i_1} t_{i_2} \dots t_{i_k} q^{\text{inv } \sigma} Z^k.$$

**Lemme 4.2.** On a

$$\sum_{\sigma \in S_n} \text{poids } \sigma = A_n(t, q, Z).$$

**Preuve.** Considérons la bijection  $\theta_2 : S_n \longrightarrow [n] \times S_{n-1}$ ;  $\sigma := x_1 x_2 \dots x_n \mapsto (k, \sigma')$  où  $k = x_n$  et  $\sigma' := \text{red } x_1 x_2 \dots x_{n-1}$  est la permutation de  $[n-1]$  déduite de  $x_1 x_2 \dots x_{n-1}$  en diminuant de 1 toute lettre supérieure à  $k$ .

Si  $\sigma' = x'_1 x'_2 \dots x'_{n-1}$ , alors  $x'_i$  est un lower record de  $\sigma'$  si et seulement si  $x_i$  est un lower record de  $\sigma$ . De plus,  $\text{inv } \sigma = \text{inv } \sigma' + n - k$ . Par conséquent,

$$\text{poids } \sigma = \begin{cases} Z t_n q^{n-1} \text{poids } \sigma' & \text{si } k = 1; \\ q^{n-k} \text{poids } \sigma' & \text{si } k \neq 1. \end{cases}$$

On en déduit que

$$\sum_{\sigma \in S_n} \text{poids } \sigma = (Z t_n q^{n-1} + 1 + q + \dots + q^{n-2}) \sum_{\sigma' \in S_{n-1}} \text{poids } \sigma'.$$

Comme  $\text{poids } 1 = Z t_1$ , alors on a le lemme. ■

On est donc en mesure de démontrer l'identité (6) du Théorème 4.1.

Soit  $\sigma \in S_n$ ,  $\text{Lower } \sigma = \{x_{i_1}, x_{i_2}, \dots, x_{i_k}\}$  et  $\text{IDesLower } \sigma = \{x_{i_{a(1)}}, x_{i_{a(2)}}, \dots, x_{i_{a(r)}}\}$  ( $1 \leq a(1) < a(2) < \dots < a(r) \leq k$ ). On a:

$$\begin{aligned} \text{poids } \sigma &:= t_{i_1} t_{i_2} \dots t_{i_k} q^{\text{inv } \sigma} Z^k; \\ t_{i_{a(s)+1}} &= t_{i_{a(s)}} + 1 \quad (1 \leq s \leq r); \\ t_{i_{j+1}} &\neq t_{i_j+1}, \quad j \neq a(s) \quad (1 \leq s \leq r). \end{aligned}$$

Ainsi

$$A_n(\text{poids } \sigma) = X^r q^{-(i_{a(1)}+i_{a(2)}+\dots+i_{a(r)})} Z^k q^k q^{\text{inv } \sigma} = q^{\text{linv } \sigma} X^{\text{deslower } \sigma} Z^{\text{lower } \sigma}.$$

En sommant sur  $S_n$  et en utilisant le lemme, on obtient l'identité (6). ■

## References

- [1] R. Clarke, G.N. Han, J. Zeng, A combinatorial interpretation of the Seidel generation of  $q$ -derangement numbers, *Ann. Comb.* 1 (1997) 313–327.
- [2] L. Comtet, *Analyse combinatoire*, in: Collection SUP, Tome 2, Presses universitaires de France, 1970.
- [3] J. Désarménien, Une autre interprétation du nombre de dérangements, *Sém. Lothar. Combin.* B08b (1982).
- [4] D. Dumont, A. Randrianarivony, Dérangements et nombres de Genocchi, *Discrete Math.* 132 (1994) 37–49.
- [5] D. Foata, G.N. Han, Signed words and permutations, II; The Euler-Mahonian polynomials, *Electron. J. Combin.* 11 (2) (2005) 18 pages, #R22 (The Stanley Festschrift).
- [6] D. Foata, G.N. Han, Signed words and permutations, IV; fixed and pixed points, *Israel J. Math.* 163 (1) (2008) 217–240.
- [7] D. Foata, G.N. Han, Statistical Distributions on Words and  $q$ -calculus on Permutations, Strasbourg, septembre, vol. 29, 2007.
- [8] D. Foata, G.N. Han, Fix-Mahonian calculus, II: Further statistics, *J. Combin. Theory Ser. A* 115 (5) (2008) 726–736.
- [9] G. Gasper, M. Rahman, *Basic Hypergeometric Series*, in: *Encyclopedia of Math. and its Appl.*, vol. 35, Cambridge Univ. Press, Cambridge, 1990.
- [10] Ira M. Gessel, C. Reutenauer, Counting permutations with given cycle structure and descent set, *J. Combin. Theory Ser. A* 64 (1993) 189–215.